

## Dokumentácia projektu

# Interpret jazyka IFJ14

Varianta a/1/II Rozšírenia MINUS, BASE, REPEAT, FUNEXP, ELSEIF, BOOLOP

## 13. decembra 2014

Vedúci týmu 002:	Dávid Mikuš (xmikus15)	20%
Členovia:	Peter Hostačný (xhosta03)	20%
	Tomáš Kello (xkello00)	20%
	Adam Lučanský (xlucan01)	20%
	Michaela Lukášová (xlukas09)	20%

## Obsah

1	Uvod													
2	Riešenie projektu  2.1 Lexikálna analýza	1 1 1 1 1												
3	Algoritmy a datové štruktúry  3.1 Quicksort	1 1 1 2 2 2												
4	Práca v tíme	2												
A	Metriky kódu	3												
В	Konečný automat lexikálneho analyzátora	4												
$\mathbf{C}$	C LL Gramatika													
D	Precedenčná tabuľka	6												
N	fotes													
	Doplniť použivanie Gitu, rozdelenie práce	2 3 6												

## 1 Úvod

Cieľom projektu bolo vytvoriť funkčný interpret jazyka IFJ14, ktorý má veľmi podobnú syntax ako jazyk Pascal.

Táto dokumentácia pojednáva o základných princípoch použitých pri riešení.

## 2 Riešenie projektu

V tejto kapitole budú rozpísané jednotlivé časti s dôrazom na vlastné riešenie.

Vstupom interpretu je zdrojový súbor, ktorý je priamo vykonaný, namiesto generovania výstupného spustiteľného súboru.

### 2.1 Lexikálna analýza

Vstupný súbor reprezentovaný znakmi je nutné rozdeliť na "tokeny". O túto činnosť sa stará tzv. "scanner", ktorý je reprezentovaný konečným automatom (viz prílohu B). Dosiahnutie koncového stavu značí úspešný nález tokenu.

Konverzie medzi reťazcami a číslami sa ihneď po vrátení platného tokenu. Konverzie v rámci escape sekvencie v reťazcovom literáli sa vykonávajú priamo v automate pri prechode medzi stavmi.

### 2.2 Syntaktická a sémantická analýza

- 2.3 Inštrukcie
- 2.4 Interpret

## 3 Algoritmy a datové štruktúry

### 3.1 Quicksort

Funkcia na zoradenia prvkov v poli. Ako prvé si zadefinujeme indexy okrajových hodnôt medzi ktorými sa nachádzaju prvky na zoradenie spolu so strednou hodnotou indexu ktorý určíme ako pivot.

Následne posúvame ukazovatele z pravej a ľavej strany smerom k pivotu, v prípade že nevyhovujú postupnosti z ľavej strany od najnižšej hodnoty, vtedy tieto dve okrajové hodnoty prehodíme, až kým neprejdeme celým polom. Takýmto spôsobom presne definujeme pozíciu pivota v poli. Všetky prvky na ľavej strane od neho sú menšie a na pravej väčšie ako jeho hodnota, avšak nie sú v správnom poradí. Preto sa rekurzívne volá rovnaká funkcia, avšak už len nad pravou a ľavou stranou ktoré sú menšie. Takýmto spôsobom prejdeme celé pole ktoré sa stane usporiadaným.

#### 3.2 Knuth-Morris-Pratt

Vyhľadávanie podretazca v retazci je vo vstavanej funkcií riešené algoritmom Knuth-Morris-Pratt, ktorý je založený na vytvorení masky hľadaného textu. Maska určuje programu ako sa má chovať v prípade, že sa písmeno hľadaného textu nezhoduje.

```
1 2 3 4 5 6 7 8
A T T A T A C A
0 0 0 1 2 1 0 2
```

Tabuľka 1: Príklad masky algoritmu KMP

Maska je pole o dĺžke hľadaného textu a obsahuje celočíselné nezáporne čísla. Ku každému písmenu je priradené číslo ktoré udáva index, kam sa má program vrátiť v prípade, že nenastane zhoda na danej pozícií. Príklad takej masky pre slovo "ATTATACA" sa nachádza v tabuľke 1.

Význam tohto algoritmu vidíme v prípade, že uprostred slova sa nachádza rovnaká sekvencia ako na začiatku prehľadávaného textu. To znamená, že ak vo vstupnom texte nastane nezhoda na indexe 6, avšak predchádzajúcich 5 znakov už bolo skontrolovaných, podľa masky vieme vyčítať posun na index 2. Inak povedané, písmena s indexami 4..5 sú zhodné s 1..2 a preto ich netreba kontrolovať znovu, ale môžeme pokračovať na indexe 3. Ak ani na treťom indexe neuspelo porovnanie, vraciame sa na začiatok, t.j. index "0". Takto pokračujeme až kým nedosiahneme koniec vstupu alebo nenájdeme celý reťazec vo vstupnom texte.

### 3.3 Tabuľka s rozptýlenými položkami

Táto dátová štruktúra bola použitá na uschovávanie lokálnych symbolov v danej funkcií. Jej výhodou je rýchlosť hľadania symbolov. Základom celej tabuľky je pole ukazovateľov na jednosmerne viazané zoznamy. Každá položka v zozname obsahuje ukazovateľ na následníka a samotný symbol.

Na základe symbolu sa získa index do pola ukazovateľov, v ktorom sa ďalej sekvenčne prechádza, až dokým sa nenájde požadovaná položka, alebo nie je dosiahnutý koniec zoznamu.

## 3.4 Vector - pole s neobmedzenou kapacitou

Pre účely interpretu bolo nevyhnutné vytvoriť vlastný datový typ pre prácu s polami rôznych dĺžok, ktoré bežné polia neumožňujú, definovali sme si typ Vector, inšpirovaný vektorom z jazyka C++.

Vector je štruktúra, ktorá si nesie informácie o alokovanom a použitom počte položiek spolu so samotným ukazovateľom na začiatok alokovaného priestoru. Pre prácu s vektorom sú definované špeciálne funkcie, ktoré v prípade zaplnenia realokujú potrebný priestor na zápis položky. Realokuje sa vždy na dvojnásobok predchádzajúcej veľkosti.

#### 3.5 Refazec

Podobne ako datový typ Vector bolo nutné vytvoriť aj String, ktorý funguje na prakticky tom istom základe realokácie v prípade potreby, avšak s odlišnými operáciami (konkatenácia, dĺžka).

### 4 Práca v tíme

Vývoj na projekte sa započal dňa 25. augusta prvým commitom. Pred samotným zadaním projektu sa započala práca na základných štruktúrach a prekladovom systéme.

Doplniť použivanie Gitu, rozdelenie práce

## A Metriky kódu

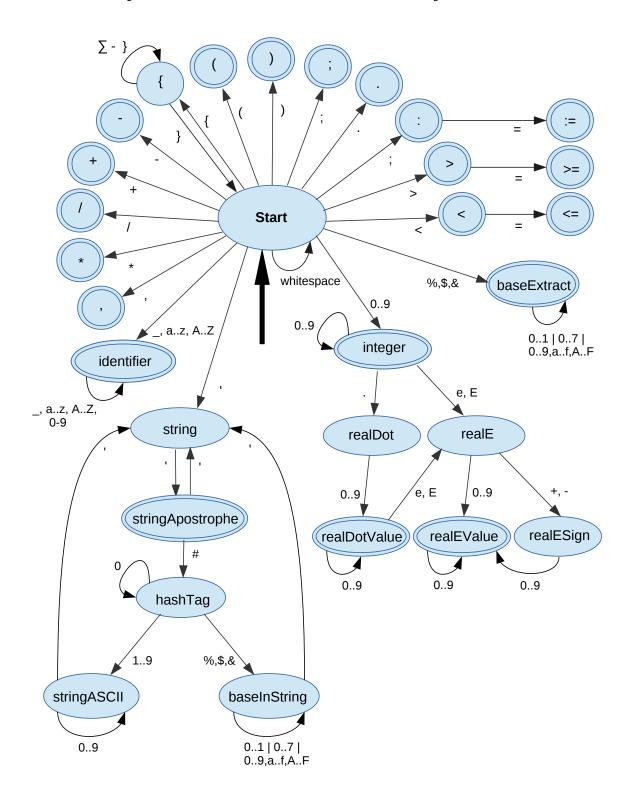
Počet riadkov zdrojového textu: 12689 riadkov

Veľkosť statických dát: 6147B

Veľkosť spustiteľného programu: 13294B

Aktualizovať metriky po dopísani projektu

## B Konečný automat lexikálneho analyzátora



### C LL Gramatika

```
1:
                                   PROGRAM \rightarrow VAR\_DECLR \ FUNC \ COMPOUND\_STMT.
 2:
                                VAR\_DECLR \rightarrow var\ VAR\_DEF
 3:
                                VAR\_DECLR \rightarrow \epsilon
 4:
                                    VAR\_DEF \rightarrow id : type ; VAR\_DEFN
                                  VAR\_DEFN \rightarrow id : type ; VAR\_DEFN
 5:
 6:
                                  VAR\_DEFN \rightarrow \epsilon
 7:
                                         FUNC \rightarrow \text{function id } PARAM\_DEF\_LIST : \text{type} ; FORWARD FUNC
                                         FUNC
 8:
                                   FORWARD \rightarrow forward;
 9:
10:
                                   FORWARD \rightarrow VAR\_DECLR\ COMPOUND\_SEMICOLON\_STMT
11:
                        PARAM\_DEF\_LIST \rightarrow (PARAMS\_DEF)
12:
                              PARAMS\_DEF \rightarrow id : type PARAMS\_DEF\_N
                              PARAMS\_DEF \rightarrow \epsilon
13:
                          PARAMS\_DEF\_N \rightarrow ; id : type PARAMS\_DEF\_N
14:
                          PARAMS\_DEF\_N \rightarrow \epsilon
15:
                                 TERM\_LIST \rightarrow (TERMS)
16:
17:
                                       TERMS \rightarrow \text{term } TERMS\_N
18:
                                   TERMS N \rightarrow , \text{ term } TERMS N
                                   TERMS\_N \rightarrow \epsilon
19:
                        COMPOUND\_STMT \rightarrow \text{begin } STMT\_E \text{ end}
21: COMPOUND\_SEMICOLON\_STMT \rightarrow COMPOUND\_STMT;
22:
                                 STMT\_LIST \rightarrow \epsilon
                                 STMT\_LIST \rightarrow ; STMT STMT\_LIST
23:
24:
                                     STMT\_E \rightarrow STMT \ STMT\_LIST
                                     STMT\_E \rightarrow \epsilon
25:
                                         STMT \rightarrow id := EXPR
26:
                                        STMT \rightarrow \text{if } EXPR \text{ then } COMPOUND\_STMT IF\_N
27:
                                         STMT \rightarrow \text{while } EXPR \text{ do } COMPOUND \text{ } STMT
28:
29 :
                                        STMT \rightarrow \text{repeat } STMT \ STMT\_LIST \ \text{until } EXPR
30:
                                        STMT \rightarrow COMPOUND\_STMT
31:
                                        STMT \rightarrow \text{readln (id)}
                                        STMT \rightarrow \text{write } TERM\_LIST
32:
                                         IF\_N \rightarrow else\ COMPOUND\_STMT
33:
34:
                                         IF_N \rightarrow \epsilon
```

## D Precedenčná tabuľka

	U- 1	not	*	/	and	+	-	or	xor	<	>	$\langle =$	$\rangle =$	=	<>	(	)	f	,	\$	var
U- 1	Н	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	S	R	S	R	R	S
not	R	Η	$\mathbf{R}$	R	R	$\mathbf{R}$	R	$\mathbf{R}$	R	R	R	R	R	R	$\mathbf{R}$	$\mathbf{S}$	R	$\mathbf{S}$	$\mathbf{R}$	R	S
	S	S	$\mathbf{R}$	$\mathbf{R}$	$\mathbf{R}$	$\mathbf{R}$	R	$\mathbf{R}$	R	R	R	R	R	$\mathbf{R}$	$\mathbf{R}$	$\mathbf{S}$	$\mathbf{R}$	S	$\mathbf{R}$	R	S
/	S	$\mathbf{S}$	$\mathbf{R}$	$\mathbf{R}$	R	$\mathbf{R}$	R	R	R	R	R	R	R	$\mathbf{R}$	$\mathbf{R}$	S	$\mathbf{R}$	S	$\mathbf{R}$	$\mathbf{R}$	S
and	S	$\mathbf{S}$	$\mathbf{R}$	$\mathbf{R}$	R	$\mathbf{R}$	R	R	$\mathbf{R}$	R	R	R	R	$\mathbf{R}$	$\mathbf{R}$	S	$\mathbf{R}$	S	$\mathbf{R}$	$\mathbf{R}$	S
+	S	$\mathbf{S}$	$\mathbf{S}$	$\mathbf{S}$	S	$\mathbf{R}$	R	R	$\mathbf{R}$	R	R	$\mathbf{R}$	$\mathbf{R}$	R	R	S	R	S	$\mathbf{R}$	R	S
-	S	$\mathbf{S}$	$\mathbf{S}$	$\mathbf{S}$	S	$\mathbf{R}$	R	R	$\mathbf{R}$	R	R	$\mathbf{R}$	$\mathbf{R}$	R	R	S	R	S	$\mathbf{R}$	R	S
or	S	$\mathbf{S}$	$\mathbf{S}$	$\mathbf{S}$	S	$\mathbf{R}$	R	R	$\mathbf{R}$	R	R	$\mathbf{R}$	$\mathbf{R}$	R	R	S	R	S	$\mathbf{R}$	R	S
xor	S	$\mathbf{S}$	$\mathbf{S}$	$\mathbf{S}$	S	$\mathbf{R}$	R	R	$\mathbf{R}$	R	R	$\mathbf{R}$	$\mathbf{R}$	R	R	S	R	S	$\mathbf{R}$	R	S
<	S	$\mathbf{S}$	S	S	S	S	S	S	$\mathbf{S}$	R	R	R	$\mathbf{R}$	$\mathbf{R}$	$\mathbf{R}$	S	R	S	R	R	S
>	S	S	$\mathbf{S}$	S	S	S	S	S	S	R	R	R	R	$\mathbf{R}$	$\mathbf{R}$	S	R	S	$\mathbf{R}$	R	S
$\langle =$	S	S	S	S	S	S	S	S	S	R	R	R	R	R	$\mathbf{R}$	$\mathbf{S}$	R	$\mathbf{S}$	$\mathbf{R}$	R	S
$\rangle =$	S	S	$\mathbf{S}$	S	S	S	S	S	S	R	R	R	R	$\mathbf{R}$	$\mathbf{R}$	S	R	S	$\mathbf{R}$	R	S
=	S	S	$\mathbf{S}$	S	S	S	S	S	S	R	R	R	R	$\mathbf{R}$	$\mathbf{R}$	S	R	S	$\mathbf{R}$	R	S
<>	S	S	S	S	S	S	S	S	S	R	R	R	R	R	$\mathbf{R}$	$\mathbf{S}$	R	$\mathbf{S}$	$\mathbf{R}$	R	S
(	S	S	$\mathbf{S}$	$\mathbf{S}$	S	$\mathbf{S}$	S	S	$\mathbf{S}$	S	S	S	S	S	S	S	Η	S	Η	$\mathbf{E}$	S
)	R	R	$\mathbf{R}$	R	R	R	R	$\mathbf{R}$	R	R	R	R	$\mathbf{R}$	R	R	$\mathbf{E}$	R	$\mathbf{E}$	R	R	$\mathbf{E}$
f	E	$\mathbf{E}$	Η	$\mathbf{E}$	$\mathbf{E}$	$\mathbf{E}$	$\mathbf{E}$	$\mathbf{E}$													
,	S	$\mathbf{S}$	S	S	S	S	S	$\mathbf{S}$	$\mathbf{S}$	S	S	$\mathbf{S}$	$\mathbf{S}$	S	S	S	Η	S	Н	Ε	S
\$	S	$\mathbf{S}$	S	S	S	S	S	S	$\mathbf{S}$	S	S	S	$\mathbf{S}$	$\mathbf{S}$	S	S	$\mathbf{E}$	S	$\mathbf{E}$	$\mathbf{E}$	S
var	R	R	R	R	$\mathbf{R}$	R	R	R	R	R	R	R	R	R	R	$\mathbf{E}$	R	$\mathbf{E}$	R	R	$\mathbf{E}$

Doplniť popisok k skratkám v tabuľke

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>Unárne mínus